(19)日本国特許庁(JP)

四公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-22983

(43)公開日 平成10年(1998)1月23日

(51) Int. Cl. °

識別記号

庁内整理番号

FΙ

技術表示箇所

H04L 1/18

29/08

H04L 1/18

13/00

307

審査請求 未請求 請求項の数4 FD (全12頁)

(21)出願番号

特願平8-191608

(22)出願日

平成8年(1996)7月3日

(71)出願人 000004226

日本電信電話株式会社

東京都新宿区西新宿三丁目19番2号

(72)発明者 松木 英生

東京都新宿区西新宿三丁目19番2号 日

本電信電話株式会社内

(72)発明者 大野 友義

東京都新宿区西新宿三丁目19番2号 日

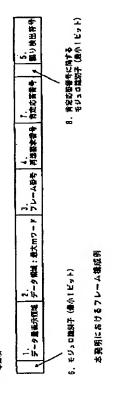
本電信電話株式会社内

(74)代理人 弁理士 山本 恵一

(54) 【発明の名称】データ通信再送方法及び装置

(57)【要約】

選択再送(SR)方式によるARQにおい て、受信側から送信側に送達確認情報を逐次通知する場 合に、フレームをモジュロ順の混乱なく正しく認識し、 応答遅延時間が長い場合に高スループットを達成する。 【解決手段】 送信側は、データフレームに、モジュロ 数(M)毎に繰り返すフレーム番号と、モジュロ順序を 示すモジュロ識別子を付与して送信する。受信側は、帰 還フレームに、フレーム番号に等しい肯定応答番号と、 モジュロ識別子を付けて送信側に通知する。これにより 送信側は、送信フレームの送達確認を正しく行うことが できる。



10

2

【特許請求の範囲】

【請求項1】 送信側はモジュロM (Mは整数)で送信フレーム番号を繰り返し、モジュロ順序を示すモジュロ識別子を付与したフレームを送信し、受信側は当該フレームを正しく受信するまで前記送信側にフレームの再送を要求する選択再送方式(SR方式)を用いたデータ通信再送方法において、

前記受信側は、正しく受信したフレームのフレーム番号を示す肯定応答番号と当該肯定応答番号に関する前記モジュロ識別子を帰還フレームに付与し、前記送信側は、逐次送られてくる前記帰還フレームの前記肯定応答番号および前記肯定応答番号に関するモジュロ識別子を用いて送信フレームの送達確認を行うことを特徴とするデータ通信再送方法。

【請求項2】 通信開始時に測定した伝送路の応答遅延時間が所定値より長い場合に、前記データ通信再送方法を用いることを特徴とする請求項1に記載のデータ通信再送方法。

【請求項3】 帰還路を持つ通信システムにおけるデータ通信時の、

送信側には、データフレーム毎にモジュロ数M (Mは整数)で繰り返す番号を付加する手段と、該フレーム全体を誤りが検出可能な符号に符号化して送信する手段と、該番号を順次1づつ歩進しながら選択再送方式 (SR方式)によりデータを送信する手段と、再送を行う場合に当該フレームを送出してから設定された期間の再送要求は無視する手段と、受信側からの受信データに誤りが含まれるか否かを検出する手段と、モジュロ毎に繰り返す同一番号フレームを前記受信側で識別可能にするためにモジュロ毎に繰り返す同一番号フレーム内の特定領域を301モジュロ毎に異なるようにする手段とを具備し、

前記受信側には、前記送信側からの受信データに誤りが合まれるか否かを検出する手段と、最旧未受信フレーム番号を再送要求番号とし当該番号を帰還フレームに付加する手段と、モジュロ毎に繰り返し出現する同一番号フレームを識別する手段と、フレーム全体を誤りが検出可能な符号に符号化して帰還路に送る手段とを具備するデータ通信再送装置において、

前記受信側は、(a) 正しく受信したフレームのフレーム番号を肯定応答番号とし、該肯定応答番号を直後に送 40 信する帰還フレームに付加する手段と、(b) 正しく受信したフレームのモジュロ順序を前記肯定応答番号に関するモジュロ識別子として直後に送信する帰還フレームに付加する手段と、(c) 受信フレームが誤りであった場合に、現在送出している帰還フレームに付与している肯定応答番号と当該肯定応答番号に関するモジュロ識別子とを直後に送出する帰還フレームに付与する手段とを備え、

前記送信局は、(d)各送信フレーム番号に関するモジュロ順序を識別するための送信番号モジュロ識別子を内 50

部状態変数として記憶する手段と、(e)前記受信側からの帰還フレームに付随する肯定応答番号と当該肯定応答番号に関するモジュロ識別子を読み取る手段と、

(f) 各送信フレーム番号に対し"確認/未確認"フラグを内部状態変数として記憶する手段と、(g) 前記受信側からの帰還フレームに付与されている肯定応答番号と等しい場合に関するモジュロ識別子とが等しい場合に当該番号の送信番号モジュロ識別子とが等しい場合に当該番号の送信フレームに関する"確認/未確認"にする手段と、(h) 送信フレームの関する送信番号モジュロ識別子を変更し、且つ、当該フレームに関する"確認/未確認"フラグを"未確認"にする手段と、(i) 送信フレーム決定時に"確認/未確認"フラグが"確認"であるフレームを飛ばして次の未送信フレームを送信する手段とを備えたことを特徴とするデータ通信再送装置。

【請求項4】 通信開始時に測定した伝送路の応答遅延時間と所定値を比較し、前記応答遅延時間が前記所定値 20 より長い場合に特定の信号を出力する比較処理手段を備え、当該信号が出力された場合に、前記データ通信再送 装置を作動させることを特徴とする請求項3に記載のデータ通信再送装置。

【発明の詳細な説明】

-[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、データ通信再送方法(ARQ)及び装置に関するものであり、特に、移動通信等のバースト誤りが支配的な通信回線且つ伝送路の応答遅延時間が長い場合における高効率なエラーフリー伝送を達成するための装置に関するものである。

[0002]

【従来の技術】誤りの発生する伝送路を介して、エラー フリー伝送を髙効率で実現する方法として、帰還路を持 つ通信システムにおいては、選択再送方式(SR方式) がある。図8に理想SR方式の動作を示す。Si(iは 整数)は送信側で付加するフレーム番号を、Ri(iは 整数)は帰還路により受信側から送られる再送要求番号 を示す。また帰還路誤りは無いとしている。図8に示す ようにSR方式では受信側から送られる再送要求フレー ムのみを、再送する。再送するにあたり、ある番号を送 出してから、応答遅延時間以内(RTF)に届いた当該 フレームの再送要求は、正しいレスポンスがまだ届いて いないとみなし無視している。SR方式は伝送効率の点 で優れた性能を示すが、連続データの順序を保証するた めに理論的に無限大のバッファを、言い換えると無限大 の送信番号を必要とすることが知られている。実際は、 無限大の送信フレーム番号を付与することは不可能であ るため、送信フレーム番号はモジュロMで繰り返す。モ ジュロ数Mで送信フレーム番号を繰り返すSR ARQ 方式において、受信局からの応答を待たずに新規データ

を送信してもARQシーケンスが破壊されないフレーム 数は"モジュロ数M-1"フレームである。これを最大 のアウトスタンディングフレーム数という。最大アウト スタンディングフレームまで送信後の処理として、現在 要求されているフレーム番号まで遡り、再度SR方式で ARQ制御を再開する方法が知られている。このような 処理を可能にするためには、モジュロ毎に繰り返し出現 する同一フレーム番号を、少なくとも2モジュロターン の間で識別できれば良い。具体的には、フレーム内にモ ジュロターンを区別する標識(モジュロ識別子)を設け 10 ることにより、受信側でモジュロターンの識別を可能に するという制御である。一方、受信側では、最旧未確認 フレーム番号を、当該フレームを正しく受信するまで、 送信側に連送する。これは、時間ダイバーシチ効果を生 み出し、移動通信等のバースト的に誤りが発生する伝送 環境に有効な方式である。

【0003】図9に従来方式のフレーム構成例を示す。 1はフレーム内データ領域のデータ量をワード数で示す データ量表示領域、2は通信データ領域、3はモジュロ Mで繰り返す、送信側で付加されるフレーム番号、4は 20 受信側からの再送要求番号、5はCRC符号等の誤り検 出符号、6はモジュロ識別子をそれぞれ示している。こ の例では、帰還路も同じフレーム構成を用いることを想 定しているため、再送要求番号4が入っている。

【0004】図10に従来方式における装置構成例を示 す。図10では送信局と受信局を合わせて示している。 まず受信信号は、誤り検出部40に入力され、伝送路誤 りの有無が検査される。伝送路誤りが無い場合は、フレ ーム解析部42に送られ、伝送路誤りが有る場合は、破 棄される。フレーム解析部42では、受信フレーム内の 30 再送要求番号4を検出し、その値を送信フレーム決定部 52に送出する。受信フレーム全体はモジュロ識別子検 出部44に受け渡す。モジュロ識別子検出部44では、 受信フレーム内のフレーム番号3及びモジュロ識別子6 から、当該フレームが既受信のものであるか未受信のも のであるか判断し、既受信の場合は破棄し、未受信の場 合は受信データバッファ46に送ると同時に、確認した フレーム番号の値3を、要求フレーム決定部54及び受 信データ取り出し制御部48に送る。SR方式で制御し ているため、受信データの連続性は保たれていない。従 40 って、受信データ取り出し制御部48において、データ の連続性を保持しつつ、受信データバッファ46から出 カインターフェース付随バッファ50へのデータ移行を 制御する。送信フレーム決定部52では、送られてきた 要求フレーム番号値4を基に、次回に送信するフレーム を決定し、送信データバッファ62に、そのフレーム番 号を指示する。また、次回に送信するフレームを決定す る過程において、新規データと書き換えられるフレーム 番号を判別し、送信データ取り出し制御部56に通知す る。要求フレーム決定部54では、送られてきたフレー 50 たフレームのフレーム番号を示す肯定応答番号と当該肯

ム番号値3を基に要求フレームを決定し、要求番号付加 部64に通知する。送信データ取り出し制御部56で は、新規データに鸖き換え可能なフレーム番号を順次モ ジュロ識別子付加部60に通知する。モジュロ識別子付し 加部60では、送信データ取り出し制御部56より送ら れてくる書き換え可能なフレームのフレーム番号につい て、モジュロ毎の識別が可能になるようにモジュロ識別 子の値を決定し、入力インターフェース付随パッファ5 8より取り出したデータに付加し、送信データパッファ 62に送出する。送信データパッファ62は、送信フレ ーム決定部52からの指示に従い、要求番号付加部64 に送信データを送出する。要求番号付加部64は、要求 フレーム決定部54から送られてきた値を、送信フレー ム内の再送要求番号4に付加し、誤り検出符号化部66 に送出する。誤り検出符号化部66では、誤り検出符号 化(通常はパリティ付加やCRC符号化を行う)を行 い、通信回線に送出する構成になっている。

[0005]

【発明が解決しようとする課題】最大アウトスタンディ ングフレームまで送出後に、現在要求されているフレー ムに戻り再度SR方式を行うということは、それ以前に 最大M-1個のフレームが送信されており、再送される フレームの中には既に受信側で正しく受信されているも のも含まれる。従来方式のように、最旧未確認フレーム 番号のみを受信側から送信側に通知する方式では、個々 のフレームに関する伝送の結果を逐次通知することが出 来ないため、受信側で正しく受信されているフレーム も、再度送信していた。

【0006】受信側から送信側に送達結果を逐次通達す る方式は、GBN ARQ方式が提案されている(特開 平4-274631)。しかしこの方法をそのまま、最 大アウトスタンディングフレームまで送出後に、現在要 求されているフレームに戻るSR ARQ方式に適用し た場合、受信側から逐次送られてくる肯定応答番号が、 送信側でどのモジュロ順に属するか不明となり、誤制御 になる恐れがあった。

【0007】本発明の目的は、受信側から送信側に送達 確認情報を逐次通達した場合に、当該フレームをモジュ 口順の混乱をきたさず正しく認識でき、応答遅延時間が 長い場合に高スループットを達成できるSR方式のデー 夕通信再送方法を提供することにある。

[8000]

【課題を解決するための手段】上記問題を解決するため の本発明の特徴は、送信側はモジュロM(Mは整数)で 送信フレーム番号を繰り返し、モジュロ順序を示すモジ ュロ識別子を付与したフレームを送信し、受信側は当該 フレームを正しく受信するまで前記送信側にフレームの 再送を要求する選択再送方式(SR方式)を用いたデー 夕通信再送方法において、前記受信側は、正しく受信し

定応答番号に関する前記モジュロ識別子を帰還フレーム に付与し、前記送信側は、逐次送られてくる前記帰環フ レームの前記肯定応答番号及び前記肯定応答番号に関す るモジュロ識別子を用いて送信フレームの送達確認を行 うことを特徴とするデータ通信再送方法にある。

【0009】以上のように、本発明は帰還フレームに、 最旧未確認フレーム番号のみならず、個々のフレームに 関する受信結果を示す肯定応答番号及び当該番号に関す るモジュロ識別を付与し、送信側では、逐次送られてく る肯定応答番号のみならずモジュロ識別子を含めて、個 10 々のフレームに関する送達確認を行い、確認済みのフレ ームは送信対象から除外することを最も主要な特徴とす る。本発明では、モジュロ毎に出現する同一フレーム番 号による混乱を来すことなく、個々のフレームに関する 送達確認を行うことが可能であり、既に確認がとれてい るフレームをスキップすることにより無駄な送信を避け ることができるため、伝送効率の向上を図れる。

【0010】フレーム内に肯定応答番号を含めた場合、 ユーザデータ領域が削減されるために、最大伝送速度が 低下する。また、本発明は主に、送信フレームが最大ア ウトスタンディングフレームまで送出した後の送信方法 に関することである。送信フレームが最大アウトスタン ディングフレームになかなか到達しない回線条件では、 本発明により期待される効果は小さくなる。言い換える と、モジュロ数とフレーム長の積で表される時間 (β) に対し応答遅延時間 (RTF) が小さい場合、βの間 に、すなわち送信フレームが最大アウトスタンディング フレームに到達するまでに再送を何回も行うことができ るため、最大アウトスタンディングフレームまで到達す る可能性が小さくなり、本発明により期待される効果は 30 小さくなる。

【0011】そこで、通信開始時に伝送路の応答遅延時 間を測定し、応答遅延時間が予め定められた値より長い 場合に、送信フレーム内の特定の領域を肯定応答番号及 び肯定応答番号に関するモジュロ識別子に割り当て本発 明請求項1で示される機能を適用する方法も考えられ る。

[0012]

【発明の実施の形態】本発明では、モジュロ毎に出現す る同一フレーム番号による混乱を来すことなく、個々の 40 フレームに関する送達確認を行うことが可能であり、既 に確認がとれているフレームをスキップすることにより 無駄な送信を避けることができるため、伝送効率の向上 を図れる。

【0013】図1に本発明におけるフレーム構成例を示 す。1はフレーム内データ領域のデータ量をワード数で 示すデータ
迅表示領域、2は通信データ領域、3はモジ ュロMで繰り返す、送信側で付加されるフレーム番号、 4 は受信側からの再送要求番号、5 はCRC符号等の誤 り検出符号、6はモジュロ識別子、7は受信側から送信 側に送達確認を逐次通知するための肯定応答番号、8は 7 肯定応答番号に関するモジュロ識別子である。この例 では、帰還路も同じフレーム構成を用いることを想定し ているため、4再送要求番号、7肯定応答番号、及び8 肯定応答番号に関するモジュロ識別子が入っている。

【0014】図2に送信側の内部で記憶している、送達 確認(請求項3では"確認/未確認"フラグ)及び各送 信フレーム番号に関するモジュロ順序(請求項3ではモ ジュロ識別子) に関する処理フローを示す。

【0015】送信フレームの内容が更新された時点で、 処理文10及び処理文12を実行する。処理文10で は、各送信フレーム番号に関するモジュロ識別子を、送 信側及び受信側で予め決めておいた法に従い歩進する処 理を、処理文12では、"確認/未確認"フラグを"未 確認"とする処理を行う。図2の例では、法2としてい

【0016】帰還情報受信時には、受信フレーム内の肯 定応答番号及び肯定応答番号に関するモジュロ識別子を 読み取り、その後判断文16を実行する。判断文16で は、肯定応答番号と等しい番号の送信フレームに関する モジュロ識別子と、受信フレームに記されていた肯定応 答番号に関するモジュロ識別子とが等しい場合に、当該 番号の送信フレームに関する"確認/未確認"フラグ "確認"とする。その他の場合は、"確認/未確 認"フラグの変更は行わない。

【0017】図3に、送信フレーム決定時における、 "確認/未確認"フラグの使用方法(スキップ処理)に 関する処理フローを示す。

【0018】送信予定フレームにおける"確認/未確 認"フラグの状態を調べる(判断文22)。結果、"確 認"であった場合、送信予定フレームの番号を1歩進す る。このループは、"確認/未確認"フラグが"未確 認"である送信フレームに行き着くまで続ける。次に、 "確認/未確認"フラグが"未確認"である送信フレー ムを送信予定フレームとし、判断文26を実行する。判 断文26では、送信予定フレームが"現在要求されてい るフレーム-1"に等しいか否かを判断する。両者が等 しい場合は、現在要求されているフレームを次回送出フ レームとする。両者が異なる場合は、判断文22により 導出された送信予定フレームを、次回送出フレームとす

【0019】図4に本発明請求項3における装置構成例 を示す。図10に示した従来方式との差異は、肯定応答 番号及び当該番号に関するモジュロ識別子付加部68、 各送信フレームに関するモジュロ識別子記憶部70、及 び送信確認済みフレーム記憶部72が付加され、フレー ム解析部42及び送信フレーム決定部52の処理が追加 されたことである。フレーム解析部42に追加された処 理は、次の2点である。第1点目は、受信フレーム内の 7 肯定応答番号と8 肯定応答番号に関するモジュロ識別 子とを読み取り、送信確認済みフレーム記憶部72に通知する処理である。第2点目は、受信フレーム内の3フレーム番号と6モジュロ識別子を、肯定応答番号及び当該番号に関するモジュロ識別子付加部68に通知する処理である。送信フレーム決定部52に追加された処理は、図3のフローに示すスキップ処理である。各送信フレームに関するモジュロ識別子記憶部70の動作は、図2に示す送信データ更新時の動作フローに従い、送信確認済みフレーム記憶部72の動作は、図2に示す送信データ更新時の動作フロー及び帰還情報受信時の動作フローに従う。

【0020】図5に、本発明における動作シーケンス例を示す。図11に従来方式における動作シーケンス例を示す。両図とも、モジュロ数は8、応答遅延時間はフレーム換算で4フレーム分としている。モジュロ数=8より、最大アウトスタンディングフレームは7フレームとなる。すなわち図5及び図11に示す例では、要求されているフレームより起算し、7番目のフレームまで到達した場合に、再度要求されているフレームに戻りSR方式によるARQを再開することになる。図5のAi(iは整数)は、肯定応答番号を示す。

【0021】図11の従来方式では、ポイントAで送出した"S2"の次は、"S3"を送出しているのに対し、図5では送信確認済みフレームに関するスキップ処理により、"S6"を送信している。また、図11では、"S2"をまだ正確に受信していないため、ポイントBの時点で"S1"しか上位アプリケーションに引き渡せない。一方、本発明では"S0+"まで上位アプリケーションに引き渡せる。このことより、本発明では、無駄な送信を効率的に省くことができるため、高スルー 30プットが期待できることが解る。

【0022】図6に、本発明請求項2に関する動作フローを示す。通信開始時に、処理文32を実行し、通信路の応答遅延時間(=RTF)を測定する。その後、判断文34を実行する。判断文34では、測定した応答遅延時間が、予め設定されている値(= α)より長いか否かを判断する。RTF $\geq \alpha$ の場合、本発明請求項1で示されている処理を適用する。RTF $\leq \alpha$ の場合、従来方式の処理を実行する。 α 設定の一例としては、"モジュロ数とフレーム長の積で表される時間(最大アウトスタン40ディングフレームまで到達する時間= β)内に、再送を実行できる回数(=N)"を基にする方法が考えられる。 β 、RTF及びNには、次の関係がある。

 $\beta / R T F = N$

従って、Nの値を決定し、そのNを与えるRTFを α とおけば良い。

【0023】図7に本発明請求項4における装置構成例 を示す。図4に示した本発明請求項3に関する装置構成 例との差異は、設定値と応答遅延時間との比較処理部74、SW1、及びSW2が追加されたことである。設定値と応答遅延時間との比較処理部74の動作は、図6に示す動作フローに従う。設定値と応答遅延時間との比較処理部74において、図6の比較処理34を実行した結果、"YES"の場合にSW1及びSW2に"on"の指示を、"NO"の場合に"off"の指示を送出する。これにより、本発明請求項3に示す手段を迂回するか否かを決定できる。

0 [0024]

20

【発明の効果】本発明によれば、SR方式による再送制御実行時に、受信側から送信側に送達確認情報を逐次通達しても、当該フレーム番号をモジュロ順の混乱をきたさず正しく認識することが可能になり、応答遅延時間が長い場合にも、高スループットを達成できる。

【0025】図12に、本発明におけるスループットと従来方式におけるスループットとを示す。横軸はフレーム誤り率、縦軸は実効転送速度で示してある。図11から明らかなように、本発明は従来方式に比べて、フレーム誤り率10%の点で、20%以上実効転送速度を改善できることが解る。また、フレーム誤り率が悪くなるに従い、本発明の効果が増加することが解る。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明のフレーム構成例である。

【図2】本発明請求項1及び請求項3における送達確認及びモジュロ順序記憶に関するフロー図である。

【図3】本発明請求項1及び請求項3におけるスキップ 処理に関するフロー図である。

【図4】本発明請求項3における装置構成例である。

0 【図5】本発明における動作図である。

【図6】本発明請求項2に関するフロー図である。

【図7】本発明請求項4における装置構成例である。

【図8】 理想SR方式の動作図である。

【図9】従来方式のフレーム構成例である。

【図10】従来方式における装置構成例である。

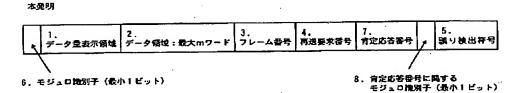
【図11】従来方式における動作図である。

【図12】本発明における実効転送速度改善効果である。

【符号の説明】

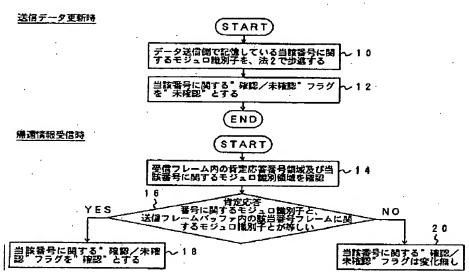
- 1 データ量識別領域
 - 2 データ領域
 - 3 フレーム番号
 - 4 再送要求番号
 - 5 誤り検出符号
 - 6 モジュロ識別子
 - 7 肯定応答番号
 - 8 肯定応答番号に関するモジュロ識別子

【図1】

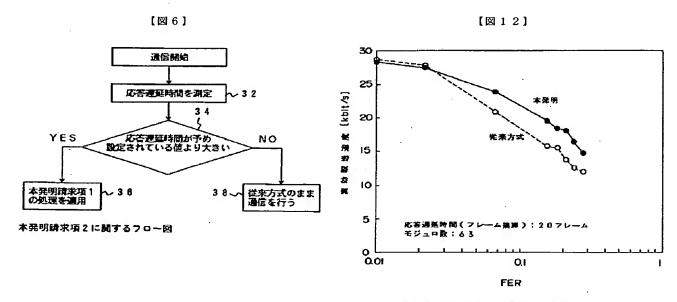


本発明におけるフレーム構成例

【図2】

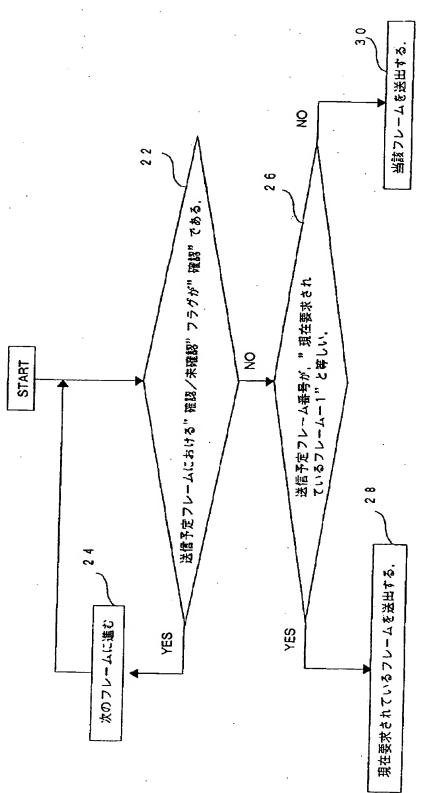


本発明請求項1及び請求項3における送達確認及びモジュロ順序記憶に関するフロー図



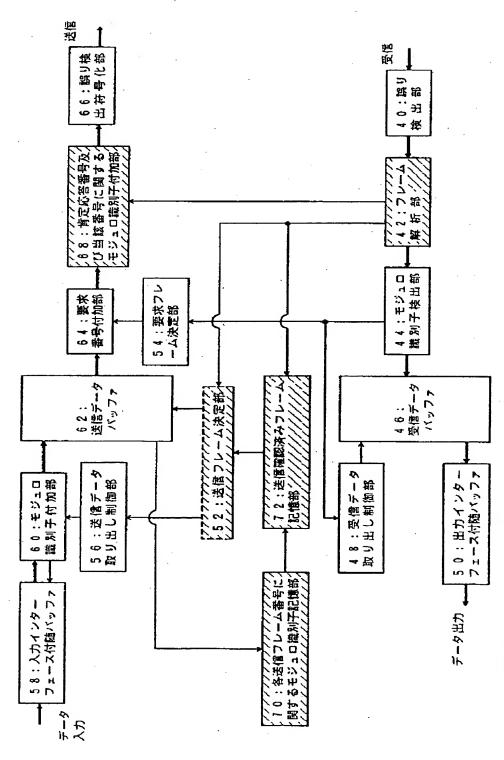
本発明における実効報送速度改善効果



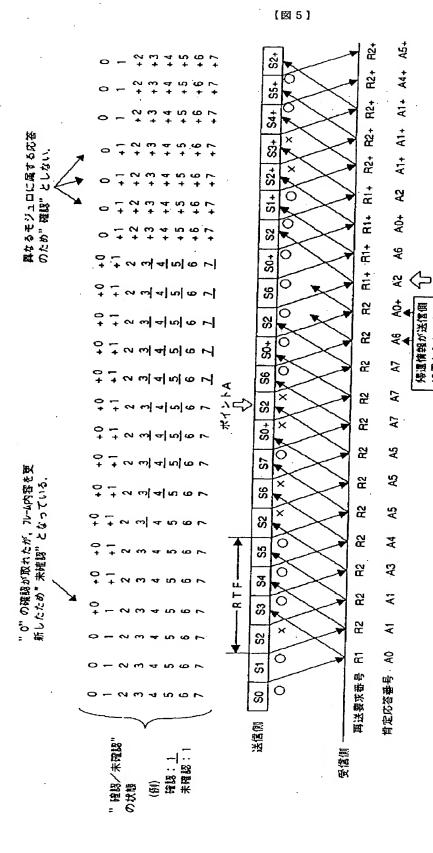


本発明請求項1及び本発明請求項3におけるスキップ処理に関するフロー図

[図4]



本発明請求項3における装置構成例



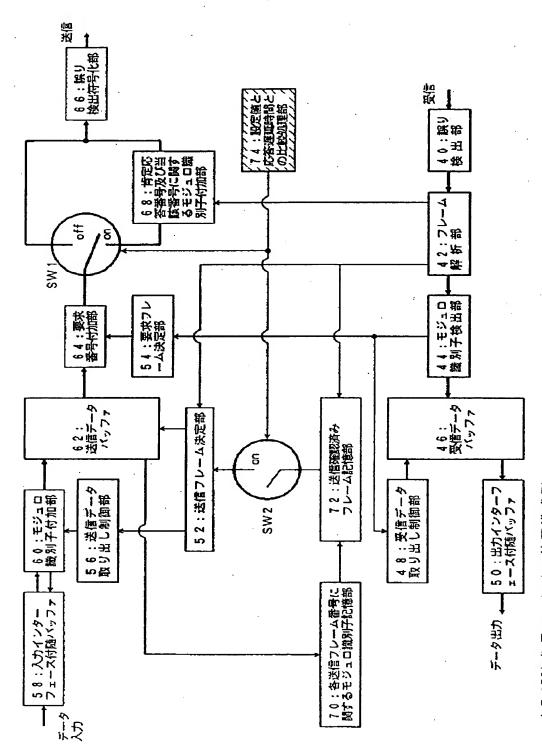
この時点で" SO+" まで上位でのできるです。 上位で" リール SO+" までんの 伝送路で誤りが生じなかった事を示す。 メ 伝送路で取りが生じたことを示す。 RTF 応答遅延時間時間に相当するスロット数。図では例として4としている。

ポイソトB

に届かなかった

本発明における動作

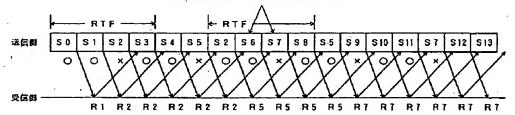
【図7】



本発明請求項4における装置構成例

【図8】

この時点で届いている再送要求番号R2は、当駄フレームを 送出してからRTF以内なので無視している



凡例:〇伝送路で終りが生じなかった事を示す。 ×伝送路で終りが生じたことを示す。 RTF応答進延時間に視当するフレーム数。図では例として4としている。

理想SR方式の動作

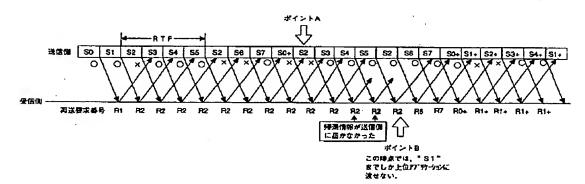
【図9】

	1	1. データ量表示領域	2. データ領域:最大nワー	F 3. フレーム番号	4. 再送要求番号	5. 誤り検出符号
_	1	\			•	

6、モジュロ鱧別子(最小じピット)

従来方式におけるフレーム構成例

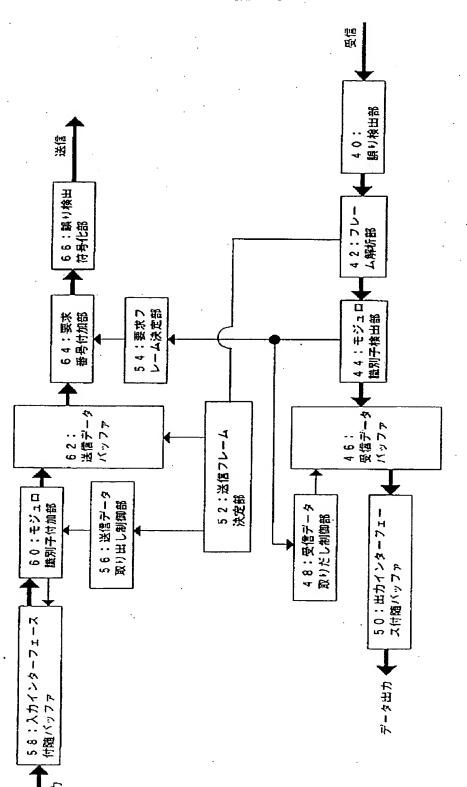
【図11】



. 凡切:〇 伝送路で譲りが生じなかった事を示す。 ※ 伝送路で誘りが生じたことを示す。 RTF 応答媒延時間時間に相当するスロット費。因では例として4としている。

従来方式の動作

[図10]



従来方式における装置構成例